JP5334061

Patent number:

JP5334061

Publication date:

1993-12-17

Inventor:

MATSUI HIROKI; SAKURABA TOSHINORI; HIROTA

TOSHIAKI

Applicant:

HONDA MOTOR CO LTD

Classification:

- international:

G06F9/06; B60R16/02; F02D28/00; F02D45/00;

G06F7/38; G06F9/06; B60R16/02; F02D28/00;

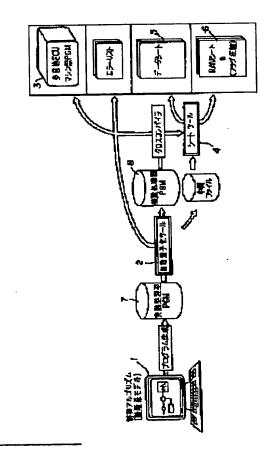
F02D45/00; G06F7/38

- european:

Application number: JP19920164298 19920529 Priority number(s): JP19920164298 19920529

Abstract of JP5334061

PURPOSE:To improve the development efficiency of a control system by storing a second control program including a second formula described in a high-level language. CONSTITUTION: A first control program described in the high-level language including a formula using real variables A and B is stored, and a first formula of B=(real constant C)X((A/C) + or -0.5) is extracted from the first control program, and the first formula is converted to the second formula of B=(A+ or alpha)/beta where alpha/beta:1/2, and the second control program including the second formula described in the high-level language including the formula using real variables A and B is stored. Consequently, a real number processing-type control program (source program) 7 where the control algorithm is confirmed through simulation by a large-scale computer 1 is converted to an integer processing-type control program (object program) 8, and this object program 8 is converted to a machine language and is loaded to an ECU 3 on a vehicle.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平5-334061

(43)公開日 平成5年(1993)12月17日

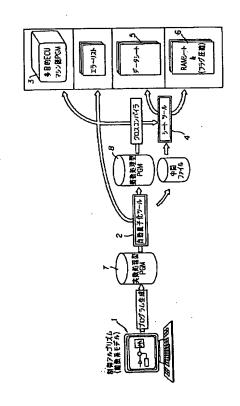
(51)Int.Cl. ⁵		識別記号		庁内整理番号	FΙ		技術表示箇所
G06F	9/06	430	E	7232-5B			
			M	7232-5B			
B 6 0 R	16/02		M	2105-3D			
F 0 2 D	28/00		Z	7367-3G			
1 0 2 D	45/00	372	7.	7536-3G			
	40,00	3 1 2	_	1000 0 4	審査請求	未請求	: 請求項の数 2(全 14 頁) 最終頁に続く
(21)出願番号	 락	特顯平4-1642	98		(71)	出願人	000005326
(DI) MASK EL	,	1073					本田技研工業株式会社
(22)出願日		平成 4年(1992) 5月29日					東京都港区南青山二丁目1番1号
(22) HIASCLI		1 /24 1 (1000	, . ,	•••	(72)	発明者	松井 弘樹
							埼玉県和光市中央1丁目4番1号 株式会
							社本田技術研究所内
					(72)	発明者	
						,,,,,,	埼玉県和光市中央1丁目4番1号 株式会
							社本田技術研究所内
					(72)	発明者	
					(12)	70 77-6	埼玉県和光市中央1丁目4番1号 株式会
		.•					社本田技術研究所内
					(74)	代理人	
					(14)	八连八	开座工 自田 豆、(/「111/
				•			

(54)【発明の名称】 ディジタル制御プログラムの生成変換装置

(57)【要約】

【構成】 大型コンピュータでシミュレーションを通じ て生成した実数処理型のディジタル制御プログラム(ソ ースプログラム)を、整数処理型のオブジェクトプログ ラムに生成変換して車載ECUの低レベルのコンピュー タにロードできる様にすると共に、数値の丸め誤差をシ ミュレーション結果と一致させる。

【効果】 人手を要することなく、シミュレーションの 演算精度と同一なECUプログラムを自動生成すること ができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 実数処理型の第1制御プログラムを整数 処理型の第2制御プログラムに変換するディジタル制御 プログラムの生成変換装置において、

- a. 実数変数A, Bを用いた式を含む高級言語によって 記述された第1制御プログラムを格納する第1格納手 段.
- b. 前記第1格納手段に格納された第1制御プログラム の中から

B=実数定数 C × ((A / C) ± O. 5) なる第 1 の式を抽出する手段、

c. 前記第1の式を

B=(A $\pm lpha$)ig/eta (但し、lphaig/eta: 1ig/2)なる第2の式に変換する手段、

および

d. 実数変数A, Bを用いた式を含む高級言語によって 記述された前記第2の式を含む第2制御プログラムを格 納する第2格納手段、を具備することを特徴とするディ ジタル制御プログラム生成変換装置。

【請求項2】 請求項1項において生成された前記第2の式を備えたことを特徴とする車載電子制御ユニット。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明はディジタル制御プログラムの生成変換装置に関し、より具体的には大型コンピュータでシミュレーションを通じてアルゴリズムを検証したディジタル制御プログラムを、車両などに搭載する低レベルのコンピュータにそのままロードできる様にしたものに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、マイクロ・コンピュータを用いた 制御システム、例えば車載電子制御ユニット(以下「E CU」と称する)を用いて車両運転制御システムを設計 するときは、技術者が仕様書を作成した後、それに基づ いて大勢のプログラマがプログラムを作成していた。そ の結果、開発に多大の人手と工数が必要となると共に人 為ミスも発生していた。また近時、特開平1-1710 66号公報で提案される様に、大型コンピュータを使用 してシミュレーションを通じて制御システムを開発する ことも提案されているが、その場合も事情は同様であっ た。即ち、シミュレーション用のコンピュータは記憶容 量も大きいことから、浮動少数点形式を用いて演算がな されるが、実機に搭載されるECUは記憶容量が小さ く、また実機では制御周期が燃焼サイクルごととなって 短時間であることから、浮動少数点形式を用いて演算を 行っていたのでは、制御が間に合わなかった。そのた め、大型コンピュータでシミュレーションを行って制御 アルゴリズムを検証した後も、ECUのプログラムの作 成は依然として人手に頼らざるを得なかった。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】そこで本出願人は先に特願平2-336、424号(平成2年11月30日出願)において、大型コンピュータで制御アルゴリズムを検証して生成した実数処理型の制御プログラム(ソースプログラム)から、そのままECUにロードできる整数処理型の制御プログラム(オブジェクトプログラム)を生成変換する技術を提案している。

【0004】ところで、コンピュータの数値演算においては実数の丸め誤差が必然的に伴うが、前記の先に提案した技術においてもソースプログラムとオブジェクトプログラムとの間に丸め誤差が生じていた。一般的には、自然法則によって支配される物理現象理論と、大型コンピュータで計算シミュレートした制御結果と、低レベルのコンピュータ(ECU)を用いて実際に制御した結果の三者は、互いに少ない誤差で近似されることが望ましい。特に、大型コンピュータにおける計算シミュレート結果と実際の制御結果の一致は、制御系の開発効率を考える上で重要な問題である。

【〇〇〇5】従って、この発明の目的は上記した欠点を解消し、大型コンピュータ上で記述されたディジタル制御プログラム(ソースプログラム)からECUにロード自在なオブジェクトプログラムを自動的に生成変換すると共に、その間に数値の丸め誤差が生じない様にしたディジタル制御プログラムの生成変換装置を提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】上記の目的を解決するために本発明は例えば請求項1項において、実数処理型の第1制御プログラムを整数処理型の第2制御プログラムに変換するディジタル制御プログラムの生成変換装置において、実数変数A、Bを用いた式を含む高級言語によって記述された第1制御プログラムを格納する第1格納手段、前記第1格納手段に格納された第1制御プログラムの中から

B=実数定数 C× ((A/C) ±0.5)
なる第 1 の式を抽出する手段、前記第 1 の式を
B= (A ± α) /β (但し、α/β:1/2)
なる第 2 の式に変換する変換手段、および実数変数 A、Bを用いた式を含む高級言語によって記述された前記第 2 の式を含む第 2 制御プログラムを格納する第 2 格納手段、を具備する如く構成した。

[0007]

【作用】シミュレーションとECU搭載用プログラムの 演算精度を一致させることができるので、制御システム の開発効率を大幅に向上させることができると共に、自 然法則で支配される物理現象理論を含めた三者の一致に 一歩前進させることができる。

[0008]

【実施例】図1は開発システムを全体的に示す説明図で あり、大型コンピュータ(ワークステーション)1にお いて構築した離散系モデルに対してシミュレーションを 行って、車両運転のディジタル制御プログラム (ソース プログラム) が開発される。これは浮動少数点形式を用 いた実数処理型のプログラムである。そして、図中に

「自動量子化ツール」2として示すのがこの発明に係る ディジタル制御プログラムの生成変換装置であり、大型 コンピュータ 1 で生成された実数処理型プログラムを読 み込んで後で述べる様に整数処理型プログラムに生成変 換する。生成された整数処理型プログラムは公知のクロ スコンパイラによってマシン語に変換され、車両に搭載 されたマイクロ・コンピュータからなる電子制御ユニッ ト(ECU) 3に、RS232Cなどの送信方式やRO Mなどを媒介としてロードすることができる。量子化ツ ール2は大型コンピュータ1と同程度の記憶容量を備え るコンピュータからなる。尚、この発明に係る自動量子 化ツール2を介して生成変換される整数処理型プログラ ム(オブジェクトプログラム)に基づき、第2のツール (図中にシートツール4として示す)を介して第2、第 3のプログラム(図中にデータシート5,ラムシート6 として示す)が生成されるが、それらはこの発明の要旨 とは関係ないので、説明は省略する。

【OOO9】図2に自動量子化ツール2の構成を機能的に示す。

【OO10】以下、図3フロー・チャート以降を参照してこの発明に係るディジタル制御プログラムの生成変換装置(自動量子化ツール2)の動作を説明する。

【OO11】図3はそのメイン・ルーチン・フロー・チャートであり、同図に従って説明すると、先ずS1Oにおいてソースプログラムから量子化情報を検出する。

「量子化」は一般にデジタル制御において離散値に丸めることを意味するが、この明細書でも同様に数値を丸める意味で使用している。また、この明細書では量子化 (丸め) 処理が必要な情報を「量子化情報」と呼び、このステップで検出する。

【0012】図4はその作業を示すサブルーチン・フロー・チャートであり、先ずS100においてソースプログラムのファイルを読み込む。即ち、実数処理型制御プログラムの一連のステートメントの1つを読み込む。この一連のステートメントの1つは「ブロック」と呼ばれる。

【〇〇13】次いでS102に進んで最終ファイルではないことを確認し、S104に進んで読み込んだブロックのキーを検索する。各ブロックにはそれぞれ多項式演算、論理演算などその内容を示すキーが付されており、うち前記した量子化情報ブロックには、予め「Quantizer」なるキーが付されているものとする。従って、S106に進んで読み込んだブロックが「Quantizer」であるか否か判断し、肯定されるときS108以降に進むと共に、否定されたときは直ちにプログラムを終了する。【〇〇14】フロー・チャートの説明を続ける前に、こ

こでこの発明に係る制御プログラムの生成変換技術を概 説する。

【0015】先にも述べた様に、シミュレーション用の 大型コンピュータの制御プログラムを低レベルのECU 用の制御プログラムに変換しようとするとき、支障とな るのが、数値の処理である。車両制御の場合には制御周 期の制約があることから、現在ECUに多用されている 低レベルのコンピュータで浮動少数点演算を行うのは困 難である。そして、数値処理の問題はスケール合わせ、 即ち、スロットル開度などの制御パラメータについて搭 載を予定するECUでセンサ出力をA/D変換する回路 の分解能に応じて再設定する際など頻繁に生じる。そこ で、本出願人が先に提案した技術では、実数を分数化す れば整数化できることに着目して実数処理プログラムか ら整数処理プログラムに生成変換することを実現した。 【〇〇16】その先の技術で具体的には、制御プログラ ム(ソースプログラム)において例えば上に述べたスケ ール合わせに関して言えば、

実数変数B=実数定数C×丸め関数(実数変数A/実数 定数C)

なる表現を行っておいた(上式で実数定数CはECUの1LSB当たりのセンサ分解能、例えば0.098(スロットル開度=1LSB)である)。次いで、プログラム生成変換装置において上式などの量子化処理が必要な表現を量子化情報として検出し、実数定数C、例えば0.098を98/1000と分数で一旦表現して整数系での処理を可能とした上で、

実数変数B=実数変数A

とそのまま置換していた。

【〇〇17】即ち、先に提案した技術では、丸め関数として切り捨て関数を用いていたため、シミュレーション上では丸め関数として4拾5入方式を用いて量子化処理を行うと、先に提案した技術の量子化処理結果は、シミュレーション結果と一致しない不都合があった。そこで、この発明においてはその点を改良し、先ずソースプログラムに

実数変数B=実数定数C×((実数変数A/実数定数C)±0.5)

なる表現を行っておくと共に、先に示した分数による整数化の概念に従い、この式を置換してシミュレーション結果と一致させる様にした。具体的には入力側(横軸)の精度を2倍に上げ、次いで正負に応じて1LSB(2倍に上げたことから0.5)を加減算し、次いで出力側(縦軸)の精度自体はECU側のセンサ分解能で規定されて変更しようがないことから、それに対応させるために2で除算する。その結果、シミュレーション結果との一致を見たものである。具体的には、プログラム生成変換装置において、

実数変数B=(実数A±1)/2

と置換する様にした。換言すれば、4捨5入関数0.5

が本来的には実数表現であって、整数処理にはなじまな いものであるが、これも分数表現して整数処理を可能と した。

> if (BUS [1] >= 0) BUS $[2] = 0.098 \times int$ (BUS $[1] \nearrow 0.098 + 0.5$)

BUS $[2] = 0.098 \times int$

などと表現される。ここで、BUS は変数名(より正確に はその配列)を意味し、BUS [1]を入力BUS、BUS [2] を出力BUS とする (入力BUS の引数 [1] をk、 出力BUS のそれ [2] を I で示す)。また、O. O98 は前述の如くECU側の1LSB当たりのセンサ分解能 を意味し、先の提案で述べたと同様に98/1000と 整分数化する。この明細書ではその分子を量子化係数 (最初はQuantize値と仮称する)と称し、その逆数を量 子化倍率と称する。図5はその分数を記憶する量子化倍 率表 (テーブル) である。尚、int は丸め関数を意味す

【〇〇19】以上を前提として図4フロー・チャートに 戻って説明を続けると、S106でQuantizer ブロック であることが確認されるとS108に進み、入出力BUS の引数k, Iの値を検索し、S110でQuantize値(例 で言えば、98)を検索し、S112に進んで先に述べ た理由から入力BUS (例で言えばk=1)の量子化係数 をQuantize値の1/2に設定し、次いでS114に進ん で出力BUS (I=2)の量子化係数としてQuantize値を そのまま設定する。以上の処理を、S102で最終ファ イルと判断されるまで繰り返す。

【0020】図3フロー・チャートに戻ると、次いでS 12に進んで前記した量子化倍率を決定する。即ち、Qu antizer ブロックについてはS10で量子化係数(倍 率)を検出(決定)し終わっているが、その他の代数、 論理、テーブル検索などの実数については未だ決定して いないため、ここで決定する。

【〇〇21】図6はその作業を示すサブルーチン・フロ 一・チャートであり、先ずS200において先のS10 Oと同様にソースプログラムのファイルを読み込み、S 202に進んでブロックのキーを検索し、S204に進 んで入力側の量子化係数が設定されているか否か判断 し、設定されるまでS200からS204を繰り返すと 共に、設定されているときはS206に進んでブロック の種類に応じて出力側の量子化係数を設定する。入力側 と出力側についての量子化係数(倍率)の設定手法は、 図4フロー・チャートで説明したのと異ならない。

【0022】次いでS208に進んでソースプログラム の終わりまで処理したか否か判断し、否定されるときは S200~S208を繰り返すと共に、S208で肯定 されるときはS210に進んで量子化係数が図5に示す テーブルで全て書き込まれたか否か判断し(既述の如く 図5テーブルで分子が量子化係数を意味する。量子化倍

【〇〇18】尚、上に述べたソースプログラムでの量子 化情報は実施例ではC言語を用いていて、

(BUS [1] / 0.098 - 0.5)

率はその逆数である)、否定されるときはS212に進 んでソースプログラムの先頭に戻って以上の処理を繰り 返す。

【OO23】図3フロー・チャートに戻ると、次いでS 14に進んでオブジェクトプログラムを生成する。

【0024】図7はそれを示すサブルーチン・フロー・ チャートであり、先ずS300においてソースプログラ ムのファイルを読み込み、S302に進んで最終ファイ ルではないことを確認してS304に進んでブロックの キーを再び検索し、S306に進んで検索したブロック の種類を判断し、演算ブロックであればS308に進ん で演算式構文解析木処理を行う。

【0025】図8はそれを示すサブルーチン・フロー・ チャートであり、先ずS400においてトークンの取り 出しとトークンテーブルへの登録を行う。ここでトーク ンとは鍵となる文字を区切りとする1つの単語を意味す る。具体的には、

BUS $[1] = BUS [2] \times BUS [3] \times 4.0$; なる文があるとき、BUS [1]、=、BUS [2]、×、 BUS [3] 、×、4.0、; 、のそれぞれをトークンと 称する。従って、この文は8つのトークンから構成され る。

【0026】8400では読み込んだ演算ブロックにつ いて、先ず『=』までのトークンを取り出し、トークン テーブルに登録する。次いでS402に進んで次のトー クン、上の例で言えば『BUS [2]』、を取り出す。次 いでS404に進んでトークンの種類が実数か変数か判 断する。予め、文字で始まるトークンは変数、数字で始 まるトークンは実数と認識する様に約束しておく。そし て、上の例で言えば変数と判断されるので、S406に 進んで1つ前のトークンの演算子の種類を判断する。こ の様にしたのは、代数演算であれば、変数(実数)と演 算子とが交互する筈だからである。上の例でいえば

『二』であるので、S408に進んでトークンテーブル に登録すると共に、量子化倍率への追加を行う。この量 子化倍率の追加は、変数にはなんらかの係数が設定され ているが、量子化倍率を乗じられた整数演算として入っ てくるので、それを使用して後で述べる様に代数演算を 行うときは、その倍率で除算して一旦もとの値に戻す必 要があることから、その処理のためである。

【0027】またS406で乗算か除算と判断されると きはS410に進んで2つ前のトークンの種類を判断 し、変数であればS408に進むと共に、実数であれば S412に進んで、トークンテーブルの入れ換えを行う。これは実数が2つ以上あって演算が可能ならば演算を行うためと、除算があるときは桁落ちを防止するために最後に行う様にするためである。また先のS404でトークンが実数であると判断されるときはS416に進んで1つ前のトークンの演算子を判断し、S418からS422で同様の処理を行う。

【0028】次いでS424に進んで、先に述べた様に代数演算であれば実数(変数)の後は演算子か代入文しかないことから、直ちに次のトークンの取り出しとトークンテーブルへの登録を行う様にして(即ち、S400への復帰を省略して)処理の簡略化を図り、次いでS426に進んで文末の『:』に達したと判断されない限り、S402に戻って以上のループを繰り返す。

【0029】図7フロー・チャートに戻ると、次いでS310に進んでトークンテーブルのテキストプログラム化を行う。これは図8フロー・チャートで得られたものを、そのままコード生成することを意味する。但し、実数については整分数化(約分含む)する。

【0030】また、図7フロー・チャートにおいてS3 06でQuantizer ブロックと判断されたときはS312 に進んでQuantizer のテキストプログラム化を行う。

【0031】その作業を示す図9サブルーチン・フロー・チャートを参照して説明すると、先ずS700で入出力BUSの引数k、1(即ち、BUSの[]内の数値)を検索し、次いでS702に進んで図示のフォーマットに基づいてコード生成する。この内容については既に述べた。

【0032】また、図7フロー・チャートにおいてS306でテーブル検索と判断されるときはS314に進んで、テーブル検索のテキストプログラム化を行う。

【0033】その作業を示す図10サブルーチン・フロ 一・チャートを参照して説明すると、S800でブロッ クのキーを再度読み込み、S802に進んでテーブルの 種類が2次元テーブル(『20』と略記)か3次元テー ブルか否か判断する(即ち、ブロックのキーには『2D L OOKUP TABLE 』『3D LOOKUP TABLE 』などのキーが予め 付されている)。そしてS802で2次元テーブルと判 断されるときはS804に進んで所定のフォーマットで コード生成してテキストを生成する(具体的には引数の 値を読み込んで代入して行う)と共に、S802で否定 されたときは3次元テーブルとなるので、5806に進 んで演算の順序を考慮してテキストを生成する。これは 3次元テーブルの場合には2次元のそれに比して構成が 複雑となって演算が入ることから、代数演算で述べたと 同じ理由で除算を最後にするなどの処理を行ってテキス トを生成する。最後にS808に進んで零割りなどの異 常がないか否かチェックして終わる。

【0034】また、図7フロー・チャートにおいて、S306で論理演算と判断されるときはS316に進ん

で、論理式の構文解析木処理を行う。図11のS900 からS926にその処理を示す。論理演算の場合には、 If (BUS [1]>0)...

などと表現される点を除き、その構文解析木処理は図8で述べた代数演算の場合と殆ど同一なので、説明は省略する。続いて、図7フロー・チャートの戻ってS318に進み、トークンテーブルのテキストプログラム化を行う。これも代数演算と同様である。

【0035】続いて、再び図3に戻り、最終のS16に 進んでオブジェクトプログラムとしてのテキストプログ ラムを出力して終わる。

【0036】この発明に係る生成変換装置(自動量子化ツール2)で以上の処理を行うことにより、図1に示す如く、大型コンピュータ1でシミュレーションを通じて制御アルゴリズムを確認した実数処理型の制御プログラム(ソースプログラム)7を、整数処理型の制御プログラム(オブジェクトプログラム)8に生成変換することができる。生成変換されたオブジェクトプログラムは公知のクロスコンパイラを通じてマシン語に変換されて車載ECU3にロードされ、所望の車両制御を行うことができる。

【〇〇37】また、生成変換されたオブジェクトプログラムにおいては、量子化処理(数値の丸め処理)が大型コンピュータでのシミュレーション結果と一致しているので、制御システムの開発効率を大幅に向上させることができる。更には、初めに述べた自然法則によって支配される物理現象理論とシミュレーション結果とECUでの制御結果の三者の一致に一歩前進することができた。またECUでの実際の制御を大型コンピュータでシミュレーションを通じて検証するときも、両者の演算精度

(量子化処理)が同一なため、容易に大型コンピュータにロードすることができる。即ち、両者に演算精度の不一致がないため、演算誤差をシミュレートするための演算を新たに大型コンピュータ上で付加する必要がない。 【0038】

【発明の効果】請求項1項は、実数処理型の第1制御プログラムを整数処理型の第2制御プログラムに変換するディジタル制御プログラムの生成変換装置において、実数変数A、Bを用いた式を含む高級言語によって記述された第1制御プログラムを格納する第1格納手段、前記第1格納手段に格納された第1制御プログラムの中からB=実数定数C×((A/C)±0.5)

なる第1の式を抽出する手段、前記第1の式を

 $B=(A\pm\alpha)/\beta$ (但し、 $\alpha/\beta:1/2$) なる第2の式に変換する手段、および実数変数 A、Bを用いた式を含む高級言語によって記述された前記第2の式を含む第2制御プログラムを格納する第2格納手段を具備する如く構成したので、自然法則によって支配される物理現象理論と大型コンピュータで計算シミュレートした制御結果と低レベルのコンピュータを用いて実際に

制御した結果の三者の誤差をより少なくできると共に、 シミュレーション結果と低レベルのコンピュータでの結 果の演算精度を同一にしたので、制御システムの開発効 率を大幅に向上させることができる。

【0039】請求項2項の車載電子制御ユニット、請求項1項において生成された前記第2の式を備える様に構成したので、請求項1項で述べた効果に加えて、センサ出力を忠実に反映する値を入力することができ、シミュレーションで検証した制御アルゴリズム通りの制御精度を実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明に係るディジタル制御プログラムの生成変換装置(量子化ツール)を含む制御プログラムの生成過程を示す概略図である。

【図2】図1中のディジタル制御プログラムの生成変換装置(量子化ツール)の構成を示す機能ブロック図である。

【図3】この発明に係るディジタル制御プログラムの生成変換装置の動作を示すメイン・ルーチン・フロー・チャートである。

【図4】図3フロー・チャートの中の量子化情報の検出 作業を示すサブルーチン・フロー・チャートである。

【図5】この発明に係るディジタル制御プログラムの生成変換装置で使用する量子化倍率表(テーブル)を示す

説明図である。

【図6】図3フロー・チャートの中の量子化倍率の決定 作業を示すサブルーチン・フロー・チャートである。

【図7】図3フロー・チャートの中のオブジェクトプログラム生成作業を示すサブルーチン・フロー・チャートである。

【図8】図7フロー・チャートの中の演算式構文解析木 処理作業を示すサブルーチン・フロー・チャートである。

【図9】図7フロー・チャートの中の量子化情報(Quan tizer)テキストプログラム化作業を示すサブルーチン・フロー・チャートである。

【図10】図7フロー・チャートの中のテーブル検索の テキストプログラム化作業を示すサブルーチン・フロー ・チャートである。

【図11】図7フロー・チャートの中の論理式構文解析 木処理作業を示すサブルーチン・フロー・チャートであ る。

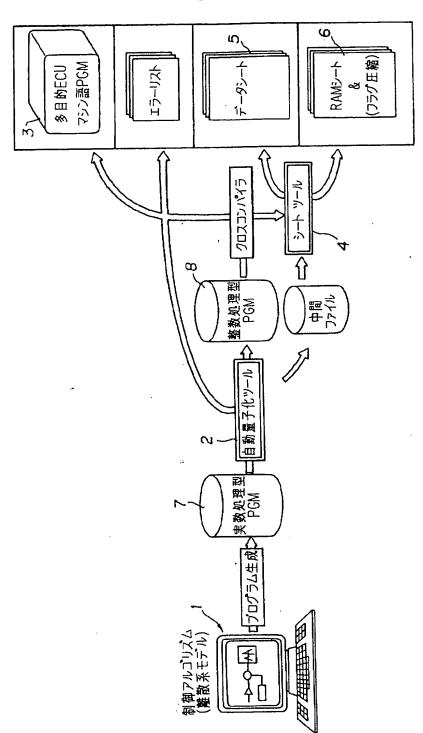
【符号の説明】

- 1 大型コンピュータ(シミュレーション用)
- 2 ディジタル制御プログラム生成変換装置(自動量 子化ツール)
- 3 車載電子制御ユニット(ECU)

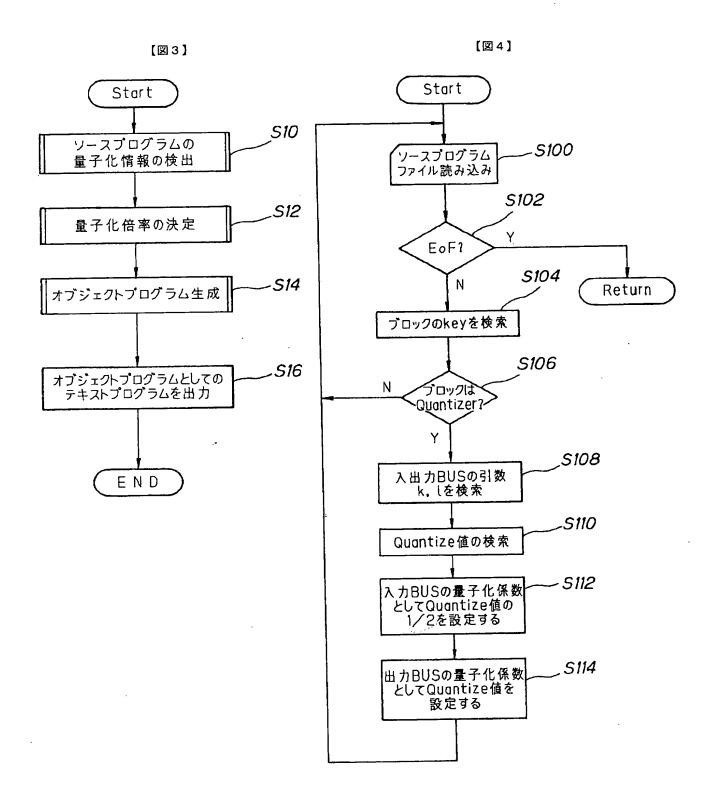
【図2】

制御プログラム	中央演算装置	制御プログラム格納用メモリ	
シミュレーション用 プログラム (ソースプログラム)	制 御プログラム 変 換アルゴリズム		
格納用メモリ	ワークメモリ		
構文解析法 スタック (トークンテーブル)	倍率決定用 スタック 変数 名	化倍率表 日的 CPU用 子 母 クロスコンパイラ	

[図1]

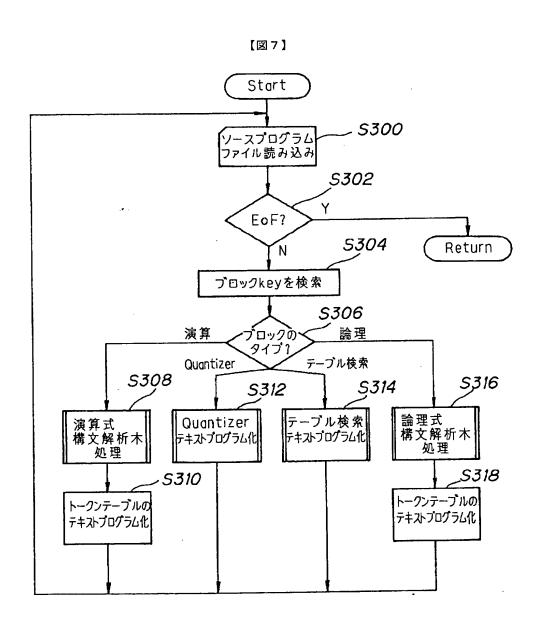


·:..

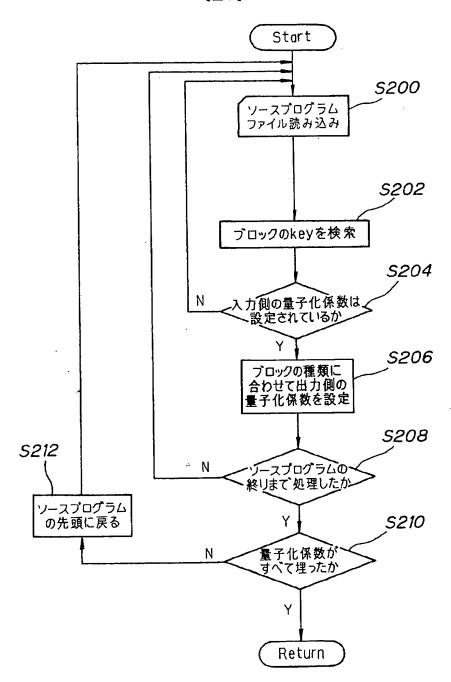


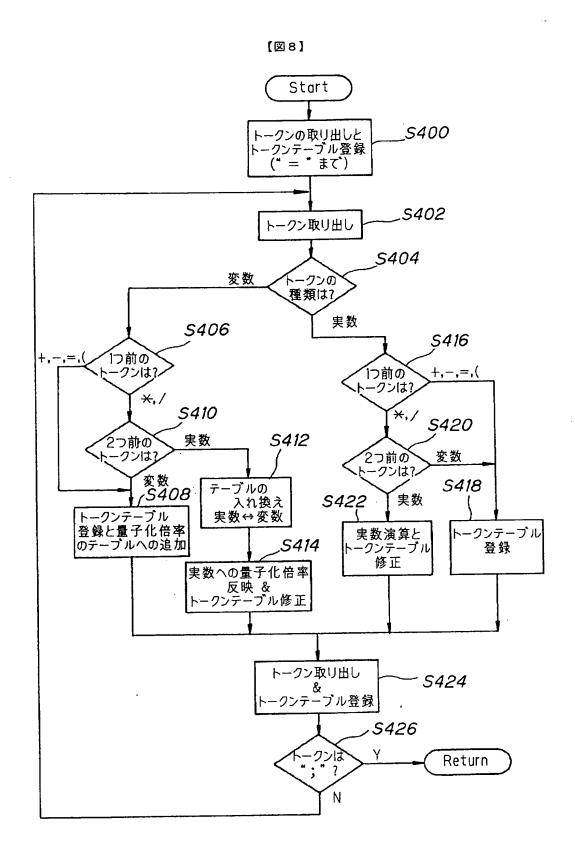
[図5]

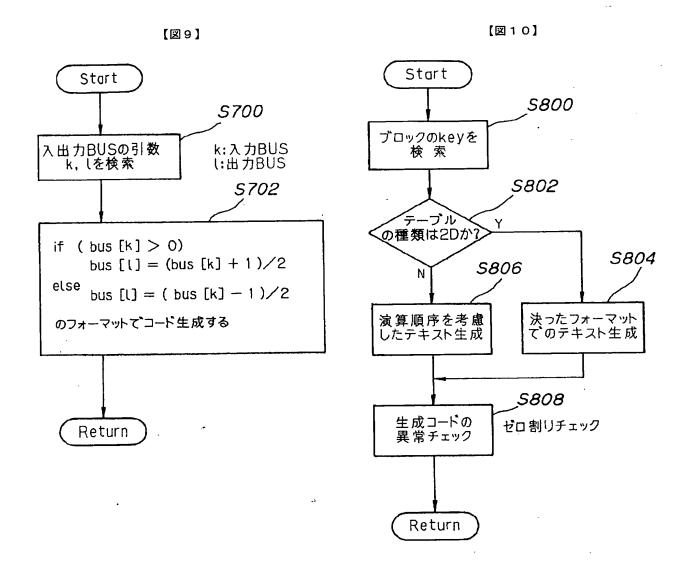
変数名	分 ₹	分 母
A	98	1000
В		·
† †		



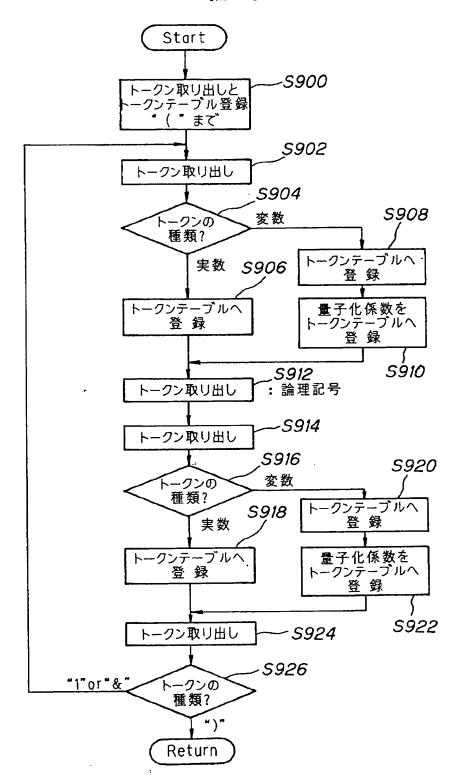
[図6]







【図11】



フロントページの続き

(51) Int. CI. ⁵

識別記号 庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 7/38

B 9291-5B